

Dokumentácia projektu

Interpret jazyka IFJ14

Varianta a/1/II Rozšírenia MINUS, BASE, REPEAT, FUNEXP, ELSEIF, BOOLOP

13. decembra 2014

Vedúci týmu 002:Dávid Mikuš (xmikus15)20%Členovia:Peter Hostačný (xhosta03)20%Tomáš Kello (xkello00)20%Adam Lučanský (xlucan01)20%Michaela Lukášová (xlukas09)20%

Obsah

1	Úvod													
2	Riešenie projektu2.1 Lexikálna analýza2.2 Syntaktická a sémantická analýza2.3 Inštrukcie2.4 Interpret	1 1 1 1 1												
3	Algoritmy a datové štruktúry 3.1 Quicksort	1 1 1 2 2 2												
4	Práca v tíme	2												
A	Metriky kódu	3												
В	Konečný automat lexikálneho analyzátora													
C	LL Gramatika													
D	Precedenčná tabuľka													
N	otes													
	Doplnit' použivanie Gitu, rozdelenie práce	2 3 6												

1 Úvod

Cieľ om projektu bolo vytvoriť funkčný interpret jazyka IFJ14, ktorý má veľ mi podobnú syntax ako jazyk Pascal.

Táto dokumentácia pojednáva o základných princípoch použitých pri riešení.

2 Riešenie projektu

V tejto kapitole budú rozpísané jednotlivé časti s dôrazom na vlastné riešenie.

Vstupom interpretu je zdrojový súbor, ktorý je priamo vykonaný, namiesto generovania výstupného spustiteľ ného súboru.

2.1 Lexikálna analýza

Vstupný súbor reprezentovaný znakmi je nutné rozdeliť na "tokeny". O túto činnosť sa stará tzv. "scanner", ktorý je reprezentovaný konečným automatom (viz prílohu B). Dosiahnutie koncového stavu značí úspešný nález tokenu.

Konverzie medzi ret'azcami a číslami sa ihned' po vrátení platného tokenu. Konverzie v rámci escape sekvencie v ret'azcovom literáli sa vykonávajú priamo v automate pri prechode medzi stavmi.

- 2.2 Syntaktická a sémantická analýza
- 2.3 Inštrukcie
- 2.4 Interpret
- 3 Algoritmy a datové štruktúry

3.1 Quicksort

Funkcia na zoradenia prvkov v poli. Ako prvé si zadefinujeme indexy okrajových hodnôt medzi ktorými sa nachádzaju prvky na zoradenie spolu so strednou hodnotou indexu ktorý určíme ako pivot.

Následne posúvame ukazovatele z pravej a l'avej strany smerom k pivotu, v prípade že nevyhovujú postupnosti z l'avej strany od najnižšej hodnoty, vtedy tieto dve okrajové hodnoty prehodíme, až kým neprejdeme celým polom. Takýmto spôsobom presne definujeme pozíciu pivota v poli. Všetky prvky na l'avej strane od neho sú menšie a na pravej väčšie ako jeho hodnota, avšak nie sú v správnom poradí. Preto sa rekurzívne volá rovnaká funkcia, avšak už len nad pravou a l'avou stranou ktoré sú menšie. Takýmto spôsobom prejdeme celé pole ktoré sa stane usporiadaným.

3.2 Knuth-Morris-Pratt

Vyhľadávanie podreť azca v reť azci je vo vstavanej funkcií riešené algoritmom Knuth-Morris-Pratt, ktorý je založený na vytvorení masky hľadaného textu. Maska určuje programu ako sa má chovať v prípade, že sa písmeno hľadaného textu nezhoduje.

1 2 3 4 5 6 7 8 A T T A T A C A 0 0 0 1 2 1 0 2

Tabul'ka 1: Príklad masky algoritmu KMP

Maska je pole o dĺžke hľ adaného textu a obsahuje celočíselné nezáporne čísla. Ku každému písmenu je priradené číslo ktoré udáva index, kam sa má program vrátiť v prípade, že nenastane zhoda na danej pozícií. Príklad takej masky pre slovo "ATTATACA" sa nachádza v tabuľ ke 1.

Význam tohto algoritmu vidíme v prípade, že uprostred slova sa nachádza rovnaká sekvencia ako na začiatku prehľ adávaného textu. To znamená, že ak vo vstupnom texte nastane nezhoda na indexe 6, avšak predchádzajúcich 5 znakov už bolo skontrolovaných, podľ a masky vieme vyčítať posun na index 2. Inak povedané, písmena s indexami 4..5 sú zhodné s 1..2 a preto ich netreba kontrolovať znovu, ale môžeme pokračovať na indexe 3. Ak ani na treť om indexe neuspelo porovnanie, vraciame sa na začiatok, t.j. index "0". Takto pokračujeme až kým nedosiahneme koniec vstupu alebo nenájdeme celý reť azec vo vstupnom texte.

3.3 Tabuľka s rozptýlenými položkami

Táto dátová štruktúra bola použitá na uschovávanie lokálnych symbolov v danej funkcií. Jej výhodou je rýchlosť hľadania symbolov. Základom celej tabuľky je pole ukazovateľov na jednosmerne viazané zoznamy. Každá položka v zozname obsahuje ukazovateľ na následníka a samotný symbol.

Na základe symbolu sa získa index do pola ukazovateľ ov, v ktorom sa ď alej sekvenčne prechádza, až dokým sa nenájde požadovaná položka, alebo nie je dosiahnutý koniec zoznamu.

3.4 Vector - pole s neobmedzenou kapacitou

Pre účely interpretu bolo nevyhnutné vytvoriť vlastný datový typ pre prácu s polami rôznych dĺžok, ktoré bežné polia neumožňujú, definovali sme si typ Vector, inšpirovaný vektorom z jazyka C++.

Vector je štruktúra, ktorá si nesie informácie o alokovanom a použitom počte položiek spolu so samotným ukazovateľ om na začiatok alokovaného priestoru. Pre prácu s vektorom sú definované špeciálne funkcie, ktoré v prípade zaplnenia realokujú potrebný priestor na zápis položky. Realokuje sa vždy na dvojnásobok predchádzajúcej veľ kosti.

3.5 Ret'azec

Podobne ako datový typ Vector bolo nutné vytvoriť aj String, ktorý funguje na prakticky tom istom základe realokácie v prípade potreby, avšak s odlišnými operáciami (konkatenácia, dĺžka).

4 Práca v tíme

Vývoj na projekte sa započal dňa 25. augusta prvým commitom. Pred samotným zadaním projektu sa započala práca na základných štruktúrach a prekladovom systéme.

Doplniť použivanie Gitu, rozdelenie práce

A Metriky kódu

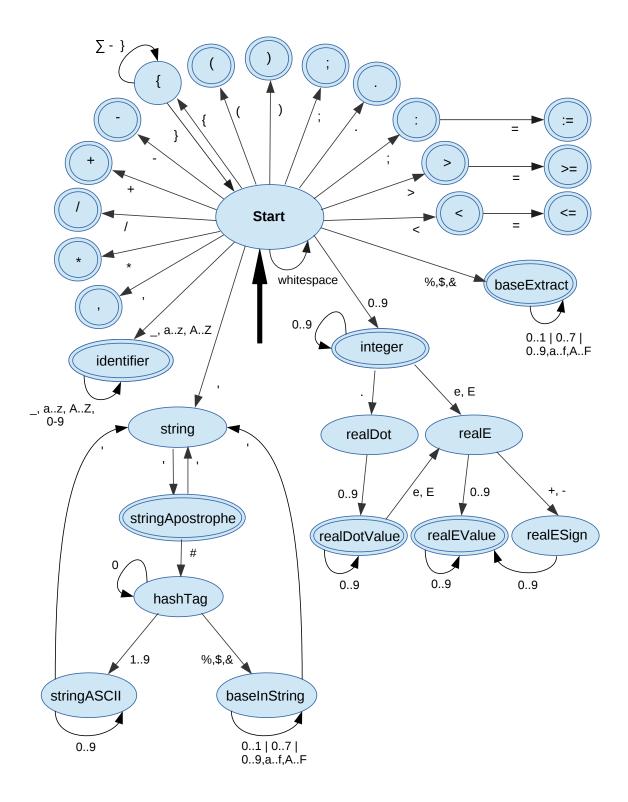
Počet riadkov zdrojového textu: 12689 riadkov

Veľkosť statických dát: 6147B

Veľkosť spustiteľného programu: 13294B

Aktualizovať metriky po dopísani projektu

B Konečný automat lexikálneho analyzátora



C LL Gramatika

- $1: PROGRAM \rightarrow VAR_DECLR FUNC COMPOUND_STMT$.
- **2**: $VAR_DECLR \rightarrow var\ VAR_DEF$
- **3**: $VAR_DECLR \rightarrow \epsilon$
- **4**: $VAR_DEF \rightarrow id : type ; VAR_DEFN$
- **5**: $VAR_DEFN \rightarrow id : type ; VAR_DEFN$
- **6**: $VAR DEFN \rightarrow \epsilon$
- 7: $FUNC \rightarrow$ function id $PARAM_DEF_LIST$: type; $FORWARD\ FUNC$
- **8**: $FUNC \rightarrow \epsilon$
- **9**: $FORWARD \rightarrow \text{forward}$;
- **10**: $FORWARD \rightarrow VAR_DECLR\ COMPOUND_SEMICOLON_STMT$
- **11**: $PARAM_DEF_LIST \rightarrow (PARAMS_DEF)$
- **12**: $PARAMS_DEF \rightarrow id$: type $PARAMS_DEF_N$
- **13** : $PARAMS_DEF \rightarrow \epsilon$
- **14**: $PARAMS_DEF_N \rightarrow$; id: type $PARAMS_DEF_N$
- **15**: $PARAMS_DEF_N \rightarrow \epsilon$
- **16**: $TERM_LIST \rightarrow (TERMS)$
- **17**: $TERMS \rightarrow \text{term } TERMS_N$
- **18**: $TERMS_N \rightarrow$, term $TERMS_N$
- **19**: $TERMS_N \rightarrow \epsilon$
- **20**: $COMPOUND_STMT \rightarrow begin STMT_E$ end
- **21**: $COMPOUND_SEMICOLON_STMT \rightarrow COMPOUND_STMT$;
- **22**: $STMT_LIST \rightarrow \epsilon$
- **23** : $STMT_LIST \rightarrow ; STMT\ STMT_LIST$
- **24**: $STMT_E \rightarrow STMT\ STMT_LIST$
- **25**: $STMT E \rightarrow \epsilon$
- **26** : $STMT \rightarrow id := EXPR$
- **27**: $STMT \rightarrow \text{if } EXPR \text{ then } COMPOUND_STMT IF_N$
- **28**: $STMT \rightarrow \text{while } EXPR \text{ do } COMPOUND \text{ } STMT$
- **29**: $STMT \rightarrow \text{repeat } STMT \ STMT_LIST \ \text{until } EXPR$
- $30: \quad \mathit{STMT} \to \mathit{COMPOUND_STMT}$
- **31**: $STMT \rightarrow \text{readln (id)}$
- **32** : $STMT \rightarrow write TERM_LIST$
- **33**: *IF* $N \rightarrow$ else *COMPOUND STMT*
- **34**: $IF_N \rightarrow \epsilon$

D Precedenčná tabuľka

	U- 1	not	*	/	and	+	-	or	xor	<	>	<=	>=	=	<>	()	f	,	\$	var
U- 1	Н	R	R	R	R	R	R	R	R	R	R	R	R	R	R	S	R	S	R	R	S
not	R	Η	R	R	R	R	R	R	R	R	R	R	R	R	R	S	R	S	R	R	S
	S	S	R	R	R	R	R	R	R	R	R	R	R	R	R	S	R	S	R	R	S
/	S	S	R	R	R	R	R	R	R	R	R	R	R	R	R	S	R	S	R	R	S
and	S	S	R	R	R	R	R	R	R	R	R	R	R	R	R	S	R	S	R	R	S
+	S	S	S	S	S	R	R	R	R	R	R	R	R	R	R	S	R	S	R	R	S
-	S	S	S	S	S	R	R	R	R	R	R	R	R	R	R	S	R	S	R	R	S
or	S	S	S	S	S	R	R	R	R	R	R	R	R	R	R	S	R	S	R	R	S
xor	S	S	S	S	S	R	R	R	R	R	R	R	R	R	R	S	R	S	R	R	S
<	S	S	S	S	S	S	S	S	S	R	R	R	R	R	R	S	R	S	R	R	S
>	S	S	S	S	S	S	S	S	S	R	R	R	R	R	R	S	R	S	R	R	S
<=	S	S	S	S	S	S	S	S	S	R	R	R	R	R	R	S	R	S	R	R	S
>=	S	S	S	S	S	S	S	S	S	R	R	R	R	R	R	S	R	S	R	R	S
=	S	S	S	S	S	S	S	S	S	R	R	R	R	R	R	S	R	S	R	R	S
<>	S	S	S	S	S	S	S	S	S	R	R	R	R	R	R	S	R	S	R	R	S
(S	S	S	S	S	S	S	S	S	S	S	S	S	S	S	S	Η	S	Η	E	S
)	R	R	R	R	R	R	R	R	R	R	R	R	R	R	R	E	R	E	R	R	E
f	Е	E	E	E	E	E	E	E	E	E	E	E	E	E	E	Η	E	E	E	E	E
,	S	S	S	S	S	S	S	S	S	S	S	S	S	S	S	S	Η	S	Η	E	S
\$	S	S	S	S	S	S	S	S	S	S	S	S	S	S	S	S	E	S	E	E	S
var	R	R	R	R	R	R	R	R	R	R	R	R	R	R	R	E	R	E	R	R	E

Doplniť popisok k skratkám v tabuľke

¹Unárne mínus